(19)日本国特許庁(JP)

G06F 12/14

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-357126 (P2000-357126A)

(43)公開日 平成12年12月26日(2000.12.26)

(51) Int.Cl.7

識別記号 320 FΙ

G06F 12/14

テーマコード(参考)

320F 5B017

審査請求 未請求 請求項の数6 OL (全 9 頁)

(21)出顯番号

特願平11-169980

(22)出願日

平成11年6月16日(1999.6.16)

(71)出願人 000003078

株式会社東芝

神奈川県川崎市幸区堀川町72番地

(71)出願人 000005821

松下電器産業株式会社

大阪府門真市大字門真1006番地

(72) 発明者 上林 達

神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株

式会社東芝研究開発センター内

(74)代理人 100058479

弁理士 鈴江 武彦 (外5名)

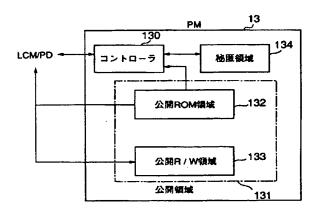
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 記憶媒体及び同媒体を使用したコンテンツ保護方法

(57)【要約】

【課題】記憶媒体の特定記憶領域にリボケーション情報が予め登録された構成とすることで、当該記憶媒体がリボケーション情報で表される不当な電子機器に装着して使用される場合に、その電子機器を無効化してコンテンツの保護を図ることができるようにする。

【解決手段】PM(記憶媒体)13上に確保された読み出し専用の公開ROM領域132に、コンテンツ保護のために無効化すべきPD(記録再生装置)が判別可能なリボケーションリストRLを予め登録しておき、当該PM13がLCM(コンテンツ利用管理システム)またはPDに装着して使用される場合に、PM13上に設けられたコントローラ130が、そのLCMまたはPDから、その機器を表す情報を受け取って、その情報によりリボケーションリストRLを参照し、その参照結果に応じて当該機器を無効化するか否かを決定する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 デジタルコンテンツの記録機能または再 生機能の少なくとも一方を有する電子機器によるデジタ ルコンテンツの記録または再生に利用可能な記憶媒体で あって、

1

コンテンツ保護のために無効化すべき電子機器が判別可 能なリボケーション情報が予め登録された特定記憶領域 を具備し、

前記記憶媒体が任意の電子機器に装着されて使用される 場合に、当該電子機器の無効化を前記リボケーション情 10 報に従って制御可能としたことを特徴とする記憶媒体。

【請求項2】 前記記憶媒体が任意の電子機器に装着さ れて使用される場合に、当該電子機器から当該電子機器 を表す情報を受け取って、その情報により前記リボケー ション情報を参照し、その参照結果に応じて当該電子機 器の無効化を制御するコントローラを更に具備すること を特徴とする請求項1記載の記憶媒体。

【請求項3】 前記特定記憶領域が、読み出し専用の不 揮発性メモリ上に確保された記憶領域であることを特徴 とする請求項1記載の記憶媒体。

【請求項4】 前記特定記憶領域が、書き換え可能な不 揮発性メモリ上に確保された、秘匿された特定手続以外 ではアクセスできない記憶領域であることを特徴とする 請求項1記載の記憶媒体。

【請求項5】 デジタルコンテンツの記録機能または再 生機能の少なくとも一方を有する電子機器によるデジタ ルコンテンツの記録または再生に利用可能な記憶媒体に 特定記憶領域を設けて、当該特定記憶領域に、コンテン ツ保護のために無効化すべき電子機器が判別可能なリボ ケーション情報を予め登録しておき、

前記記憶媒体の1つが任意の電子機器に装着されて使用 される場合に、前記リボケーション情報に従って当該電 子機器の無効化を制御するようにしたことを特徴とする コンテンツ保護方法。

【請求項6】 デジタルコンテンツの記録機能または再 生機能の少なくとも一方を有する電子機器によるデジタ ルコンテンツの記録または再生に利用可能な記憶メディ ア部とコントローラとが一体化された記憶媒体のそれぞ れに特定記憶領域を設けて、当該特定記憶領域に、コン リボケーション情報を予め登録しておき、

前記記憶媒体の1つが任意の電子機器に装着されて使用 される場合に、その記憶媒体上の前記コントローラにて 当該電子機器から当該電子機器を表す情報を受け取っ て、その情報により前記リボケーション情報を参照し、 その参照結果に応じて当該電子機器の無効化を制御する ようにしたことを特徴とするコンテンツ保護方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、画像データや音楽 50 購入後に当該機器(上で動作するプログラム)が改変さ

データに代表される種々のデジタルコンテンツを記録再 生するのに用いられる記憶媒体に係り、特に不当な電子。 機器によるコンテンツの記録再生を抑止するのに好適な 記憶媒体及び同媒体を使用したコンテンツ保護方法に関 する。

[0002]

【従来の技術】近年、コンピュータ技術の発達に伴い、 マルチメディア対応のパーソナルコンピュータ、セット トップボックス、プレーヤー、ゲーム機などの各種電子 機器が開発されている。との種の電子機器は、記録メデ ィアに格納された画像データや音楽データなど様々なデ ジタルコンテンツを再生できるほか、インターネット等 を通じてデジタルコンテンツをダウンロードして使用す ることもできる。

【0003】これらのデジタルコンテンツは、例えばM PEG2、MP3といったデジタル符号化技術の採用に より、品質を落とすことなくコピーしたり、ダウンロー ドすることができる。このため、最近では、著作権保護 の観点から、このようなデジタルコンテンツを不正使用 20 から保護するための技術の必要性が叫ばれている。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】しかし、パーソナルコ ンピュータ、セットトップボックス、プレーヤーなどの 電子機器で用いられる記憶媒体は、別の機器に移動して も記録/再生できるリバーシブルなものが多く、その仕 様は基本的にはオープンである。このためコンテンツの 移動/コピーを自由に行うことができるので、記憶媒体 に記憶されたコンテンツを不正なコピー/移動から保護 することは実際上困難である。

【0005】そこで、メモリカードのように記憶メディ 30 ア部とコントローラとが一体化された記憶媒体について は、秘匿された特定手続にてのみアクセスでき、ユーザ からはアクセスできないアクセス不能領域(秘匿領域) を設け、そこにコピー制御情報、移動制御情報などの、 コンテンツの使用に必要な重要な情報を格納しておくと とにより、コンテンツの保護を図ることが考えられる。 【0006】この場合、パーソナルコンピュータ、セッ トトップボックス、プレーヤーなどの電子機器と記憶媒 体の間でコンテンツのコピー/移動を行う際には、それ テンツ保護のために無効化すべき電子機器が判別可能な 40 ぞれが、著作権保護(コンテンツ保護)に関する所定の 仕組み(つまり所定のコンテンツ保護機能)を共有して いる正当なものであるかを相互に認証し、正しいと認証 できた場合に相互に共有する鍵生成のアルゴリズムに従 って鍵交換を行って個別に共通の認証鍵を取得し、その 認証鍵をコンテンツキー (コンテンツを暗号化するキ ー)の暗号化(ライセンス暗号化)/復号化またはコン テンツの暗号化/復号化に用いることも考えられる。 【0007】ところが、上記相互認証に必要な情報は、 機器の出荷段階で予め設定されていることから、機器の

れるといった攻撃により、例えばコンテンツ保護の仕組 みが無用なものになった場合等においては、上記相互認 証だけでは、この種の、問題のある機器を検出できない ことになる。

【0008】本発明は上記事情を考慮してなされたもの でその目的は、特定記憶領域に、コンテンツ保護のため に無効化すべき電子機器が判別可能なリボケーション情 報が予め登録された構成とすることで、当該リボケーシ ョン情報で表される電子機器に装着して使用される場合 に、その電子機器を無効化してコンテンツの保護を図る 10 ことが可能な記憶媒体及び同媒体を使用したコンテンツ 保護方法を提供することにある。

[0009]

【課題を解決するための手段】本発明の記憶媒体は、デ ジタルコンテンツの記録機能または再生機能の少なくと も一方を有する電子機器によるデジタルコンテンツの記 録または再生に利用可能であって、コンテンツ保護のた めに無効化すべき電子機器が判別可能なリボケーション 情報が予め登録された特定記憶領域を備えることで、自 身が任意の電子機器に装着されて使用される場合に、当 該電子機器の無効化を上記リボケーション情報に従って 制御可能としたことを特徴とする。

【0010】このように本発明の記憶媒体においては、 その特定記憶領域にリボケーション情報が予め登録され た構成とすることで、当該リボケーション情報で表され る電子機器に装着して使用される場合に、その電子機器 を無効化してコンテンツの保護を図ることが可能とな る。

【0011】ここで、記憶媒体を、メモリカードのよう に、記憶メディア部とコントローラとが一体化された構 成とし、当該記憶媒体が任意の電子機器に装着されて使 用される場合に、上記コントローラが当該電子機器から 当該電子機器を表す情報を受け取って、その情報により リボケーション情報を参照し、その参照結果に応じて当 該電子機器の無効化を制御するならば、記憶媒体側で不 当な電子機器によるコンテンツの記録または再生を抑止 することが可能となる。

【0012】また、上記特定記憶領域を、読み出し専用 の不揮発性メモリ上に確保するか、或いは秘匿された特 定手続以外ではアクセスできない書き換え可能な不揮発 性メモリ上に確保するならば、リボケーション情報の改 ざんにも対処可能となる。

【0013】なお本発明は、上記構成の記憶媒体を使用 したコンテンツ保護方法としても成立する。

[0014]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態につき 図面を参照して説明する。

【0015】図1は本発明の一実施形態に係るコンテン ツ利用管理システム1の構成例を示す。なお、ここで は、コンテンツ (デジタルコンテンツ) として音楽デー 50 しており、PM 1 3 に、その複製を「子」コンテンツと

タを一例として用いているが、この場合に限らす、映画 や、ゲームソフト等のデータであってもよい。

[0016] EMD (Electronic Music Distributor) は、音楽配信サーバまたは音楽配信放送局である。

【0017】コンテンツ利用管理システム(以下、LC M (Licence (SDMI-)Compliant Module)と称する) 1 は、例えば、バーソナルコンピュータ(PC)を用いて 実現される。このLCM1におけるコンテンツ保護の方 法は、コンテンツを記録すべき記憶メディア(記憶媒 体) 13年に、その記憶メディアの識別情報(メディア [D) を用いてコンテンツの暗号化/復号化を管理する ことを前提としている。

【0018】LCM1は、複数のEMD(ここでは、E MD#1~#3) に対応した受信部#1~#3を有して おり、当該受信部#1~#3を通してEMDが配信する 暗号化コンテンツまたはそのライセンス(利用条件と暗 号化コンテンツ復号キー)などを受信する。受信部#1 ~#3は、再生機能や課金機能を有していても良い。ま た、課金機能を利用して、気に入ったコンテンツを購入 することが可能である。

【0019】LCM1は、セキュア・コンテンツ・サー バ (ここでは、Secure Music Server: SMSであり、 以下SMSと称する)2を有する。このSMS2は、利 用者が購入した暗号化コンテンツをEMDI/F(イン タフェース) 部3を経由して受け取る。暗号化コンテン ツ (ここでは音楽コンテンツ) は、必要に応じてEMD I/F部3で復号され、形式変換や再暗号化が施され る。SMS2は暗号化コンテンツを受け取ると、それを 音楽データ格納部10に格納し、音楽データ復号鍵(ユ 30 ンテンツ復号キー)をライセンス格納部9に格納する。 ここでSMS2は、配信された音楽コンテンツを利用者 が試聴するために再生機能を有していても良く、この場 合、SMS2が管理する音楽コンテンツをPC上で再生 することができる。

【0020】SMS2はまた、メディア1/F部6に装 着可能なメモリカード等の記憶メディア(以下、PM (Portable Memory) と称する) 13に対してコンテン ツデータ(デジタルコンテンツ)を当該I/F部6経由 で出力する機能を有している。このPM13は、図2に 示す構成の専用の記録再生装置(以下、簡単にPD(Po rtable Device) と称する)12にセットして用いるこ とで、当該PM13に記録されたコンテンツをPD12 上で再生することができる。

【0021】SMS2からPM13へのコンテンツの記 録は、メディアI/F部6を通じて直接行われるか、ま たはPD12を経由して行うことができる。

【0022】ここで、LCM1によるチェックイン/チ ェックアウト機能について簡単に説明する。チェックア ウトとは、LMS1が「親」としてのコンテンツを格納 してコピーすることをいう。「子」コンテンツは基本的にはPD12で自由に再生することが可能であるが、「子」から「孫」コンテンツを作成することは許されない。「親」が幾つ「子」を生むことができるかは、

「親」の属性として定義される。また、チェックインとは、例えば、PM13をLCM1のメディアI/F部6に装着し、LCM1が「子」コンテンツを消去(または利用不能)することで、LCM1内の「親」コンテンツは「子」を1つ作る権利を回復することをいう。これを「親」にチェックインするともいう。

【0023】PM13は、図3に示すように、コントロ ーラ130と、公開領域131及び秘匿領域134から なる記憶メディア部とから構成される。秘匿領域134 は、コントローラ130を通して非公開の手順(つまり 秘匿された特定手続)でしかアクセスできない記憶領域 であり、コンテンツ復号に必要な情報を記憶するのに用 いられる。秘匿領域134は、対応するPM13に固有 のメディア識別情報(以下、メディアキーと称する)K "等の定数が記憶される秘匿ROM領域と、ライセンス する側から提供される (メディアマークと呼ばれる) 秘 20 密データであるライセンス復号キー等の変数が記憶され る秘匿R/W(リード/ライト)領域からなる。メディ アキーKuは、各PM13に固有であればよく、シリア ル番号や製造番号(PM13個々の製造番号、または製 造ロット番号)、他の様々な識別情報を用いることがで きる。なお、メディアキーK"を、各PM13に固有な 識別情報とライセンス復号キーから生成するようにして も構わない。秘匿ROM領域は例えばROM(読み出し 専用の不揮発性メモリ)上に確保され、秘匿R/W領域 は例えばフラッシュメモリ(書き換え可能な不揮発性メ モリ) の特定領域に確保される。

【0024】公開領域131は、秘匿領域以外の、通常の手順にてアクセス可能な領域であり、読み出し専用の公開領域(以下、公開ROM領域と称する)132と、書き換え可能な公開領域(以下、公開R/W領域と称する)133からなる。公開ROM領域は例えばROM上に確保され、公開R/W領域は例えばフラッシュメモリ上に確保される。この公開ROM領域、公開R/W領域は、先の秘匿ROM領域が確保されるROM、秘匿R/W領域が確保されるフラッシュメモリ上に、それぞれ確40保されるようにしても構わない。

【0025】公開ROM領域132には、本発明に直接関係するリボケーション情報が対応するPM13の出荷段階で予め登録されている。このリボケーション情報は、コンテンツの保護のためにPM13の利用を無効化すべき機器(LCM、PD)、更に具体的に述べるならばPM13(内の公開R/W領域133)を対象とするデジタルコンテンツの記録または再生のためのアクセス要求を無効化すべき機器(LCM、PD)が判別可能な情報である。本実施形態において、リボケーション情報

は無効化すべき機器の識別情報(デバイスID)のリストである。そこで、以下の説明では、「リボケーション」情報」に代えて「リボケーションリストRL」なる用語を用いる。つまり、公開ROM領域132には、リボケーションリストRLが予め登録されている。

【0026】公開R/W領域133には、暗号化されたコンテンツキー(コンテンツ復号キー)、暗号化されたコンテンツ等が適宜記憶される。暗号化されたコンテンツキーは、コンテンツCを復号するための(当該コンテンツにに固有の)コンテンツキーK。を、PM13に依存するメディアキーK。で暗号化されたコンテンツ(とこでは2重に暗号化されたコンテンツ)は、K。で暗号化されたコンテンツ(K。[C])をPM13に依存するメディアキーK。で暗号化する(K。[K。[C]])ことで取得されるものである。

【0027】LCM1、PD12もまた、図4に示すよ うにPM13と同様の記憶領域を有している。即ちLC M1は、公開ROM領域112及び公開R/W領域11 3からなる公開領域1112、非公開の手順でしかアク セスできない秘匿領域114との各記憶領域を有してい る。公開R/W領域113には、図1に示す音楽データ 格納部10が確保されている。秘匿領域114には、L CMIの識別情報(デバイスID)ID、cxが予め記憶 されている。秘匿領域114にはまた、各コンテンツ毎 のコンテンツキーK、が適宜記憶される。秘匿領域114には更に、図1に示す宿帳格納部8が確保されてい る。SMS2の管理下にある音楽データ格納部10 (公 開R/W領域113)にて保持される全ての音楽コンテ ンツは、その識別情報であるコンテンツ I D (TID) と予め定められた複製可能コンテンツ数、即ち子の残数 とチェックアウトリストとをその属性情報として持つ。 この属性情報を宿帳と呼び、(秘匿領域114内の)宿 帳格納部8に格納される。LCM1は、SMS2にてこ の宿帳格納部8にアクセスするための秘匿された特定の 手続が行われた後、宿帳格納部8(を提供する秘匿領域 114)からデータを読み取るための秘匿領域ドライバ 7を有している。なお、この宿帳は本発明に直接関係し ないため、その利用方法の詳細については説明を省略す

【0028】一方、PD12は、公開ROM領域122及び公開R/W領域123からなる公開領域121と、非公開の手順でしかアクセスできない秘匿領域124には、PD12の識別情報ID $_{\rm Po}$ が予め固定記憶されている。秘匿領域124にはまた、各コンテンツ毎のコンテンツキー $_{\rm Kc}$ が適宜記憶される。

デンタルコンテンツの記録または再生のためのアクセス 【0029】図2は、PD12の構成例を示す。PM1 要求を無効化すべき機器(LCM、PD)が判別可能な 3は、PD12のメディアI/F部12fに装着して利 情報である。本実施形態において、リボケーション情報 50 用される。LCM1がPD12を介してPM13に読み

書きする場合は、LCM1内のPDI/F部5、PD1 2内のLCMI/F部12e、メディアI/F部12f を経由して当該PM13の秘匿領域134(図3参照) にアクセスする。メディア I / F部 12 fは、PM 13 の秘匿領域134にアクセスするための秘匿領域アクセ ス部 (図示せず) を有している。PD12内の公開R/ W領域123及び秘匿領域124 (図4参照) は、例え ばフラッシュメモリ12d上に確保されている。また公 開ROM領域122 (図4参照) は、ROM12c上に 確保されている。このROM12cには、PM13との 10 間で相互認証を行うためのプログラムが書き込まれてい る。PD12では、CPU12aの制御のもと、このプ ログラムに従ってPM13との間の相互認証等の処理が 実行される。

【0030】次に、本実施形態の動作について、EMD から配信された暗号化された音楽コンテンツをLCM 1 のEMDI/F部3で受信して、SMS2により音楽デ ータ格納部10に一時格納した後、その「複製」を 「子」コンテンツとして、例えばメディア I / F部6に 装着されたPM13に記録(コピー)するチェックアウ ト時の動作を例に、図5の流れ図を参照して説明する。 【0031】この場合、チェックアウトの指示が例えば LCM1のユーザインタフェース(I/F)部15を介 してなされ、且つPM13がLCM1のメディア1/F 部6に装着された段階で、LCM1のメディア1/F部 6とPM13のコントローラ130との間で周知の相互 認証が行われる(ステップS101)。この相互認証 は、LCMlを機器A、PMl3を機器Bとすると、次 のように行われるのが一般的である。

【0032】まず、機器Aから機器Bを認証するものと する。ここで機器Aは、公開鍵kpを保持しており、機 器Bは、機器Aとの間で所定のコンテンツ保護機能を共 有しているならば、公開鍵kpに対応する秘密鍵ksを 保持している。機器Aは乱数Rを発生して機器Bに送 る。機器Bは、機器Aで発生された乱数Rを受け取る と、それを秘密鍵k s で暗号化して、その暗号化された 乱数(ks[R]と表す)を機器Aに返す。機器Aで は、公開鍵kpを用いて、ks[R]を復号し、復号結 果が先に発生した乱数Rに等しければ、機器Bは正しい 相手であると判定する。

【0033】その後、上記と同じことを機器Bから機器 Aに対して行うことで、相互認証を行うことができる。 この場合、機器Bは公開鍵を保持し、機器Aは秘密鍵を 保持し、機器Aが機器Bにて発生した乱数を秘密鍵で暗 号化してそれを機器Bで公開鍵を用いて復号し、先に発 生した乱数に等しいかを確認する。

【0034】以上の相互認証(S101)により、LC M1及びPM13の双方にて正当な相手であることが確 認されたとき、LCM1のメディア1/F部6とPM1

-の認証鍵 (K_{*1}) が共有される。このキー交換は、例 えばDVD-ROMのコンテンツ暗号化アルゴリズムと して使用されているCSS(Content Scrambling Syste m) に代表されるランダムチャレンジ・レスポンスを用 いた方法により行われる。認証鍵(Kx1)は毎回代わる 時変キーである。

【0035】LCM1のメディアI/F部6は、秘匿領 域114に秘匿(記憶)されている自身の識別情報ID ıcwを読み出して当該IDıcwを認証鍵(Kxx)で暗号化 し、その暗号化された I D.cm (= Kx1 [I D.cm])を メディア I /F部6からPM13に送る(ステップS1 02).

[0036] PM13のコントローラ130は、LCM 1側からのKxx [IDLCx]を、先のキー交換で取得し た認証鍵(Kx1)で復号し、IDLCNを得る(ステップ S103)。次にPM13のコントローラ130は、復 号したLCM1の識別情報IDLcmにより公開ROM領 域132内のリポケーションリストRLを参照し、当該 I Dickに一致する識別情報が登録されているか否かに より、LCM1によるPM13の利用を無効化するか否 かを判定する(ステップS104)。

【0037】もし、IDになるでの設別情報がリボ ケーションリストRLに登録されている場合には、コン トローラ130は該当するLCM1によるPM13の利 用を無効化(リボケート)すべきものと判定し、以降の 処理を停止する。

【0038】これに対し、IDLcuに一致する識別情報 がリボケーションリストRLに登録されていない場合 は、コントローラ130は該当するLCM1によるPM 13の利用が許可されているものと判定し、秘匿領域1 34 に秘匿されているメディアキーK, e 読み出し出力 する (ステップS105)。 そしてコントローラ130 は、LCM1のメディアI/F部6との間で(当該LC M1のメディアI/F部6を介して) キー交換を行い、 同一の認証鍵(K**)を共有した上で、上記読み出した メディアキーK wを認証鍵 (Kxx) で暗号化し、その暗 号化されたKu(=Kxx[Ku])をLCM1に送る(ス テップS106)。

【0039】LCM1のメディア1/F部6は、PM1 40 3側からのKxx [Kw]を、先のキー交換で取得した認 証鍵(Kxx)で復号し、メディアキーKxを得る(ステ ップS107)。次にLCM1のメディアI/F部6 は、秘匿領域114に秘匿されているコンテンツキーK cを取得したメディアキーKuにより暗号化し、その暗号 化されたK_c(=K_M[K_c])をPM13の公開R/W 領域133に書き込む(ステップS108)。

【0040】このように本実施形態では、リボケーショ ンリストRLに従って無効化(リボケート)されたなら はPM13から渡されることのない(暗号化された)メ 3のコントローラ130との間でキー交換が行われ、同 50 ディアキーK, を、当該PM13からLCM1が受け取

って、そのLCM1の秘匿領域114に秘匿されているコンテンツキーK。を当該メディアキーK』により暗号化して、PM13の公開R/W領域133に書き込むようにしている。このため、LCM1とPM13との間で認証鍵の交換を行い、その認識鍵を用いてコンテンツキーの暗号化/復号化を行う方法に比べて、リボケーションリストRLで指定される無効化対象LCM(PM13を利用しようとする電子機器)を確実に無効化(排除)できる。なお、LCM1の公開R/W領域113に確保された音楽データ格納部10に蓄積されている暗号化コン10テンツ(K。[C])をPM13に送る際に、上記取得したK』で更に暗号化するようにしても構わない。

【0041】次に、PM13に格納された暗号化コンテンツをPD12上で復号して再生する場合の動作について、図6の流れ図を参照して説明する。まず、再生の指示が例えばPD12に対してなされ、且つPM13がPD12のメディア1/F部12fに装着された段階で、PD12のCPU12aとPM13のコントローラ13 を利用している時で(前記ステップS101と同様の)相互認証が行われる(ステップS201)。そして、この相互認に(S201)により、PD12及びPM13の双方にて正当な相手であることが確認されたとき、PD12のCPU12aとPM13のコントローラ130との間ではPM13キー交換が行われ、同一の認証鍵(Kxi)が共有され ディアキーる。

【0042】PD12のCPU12aは、秘匿領域124に秘匿されている目身の識別情報 ID_{ro} を読み出して当該 ID_{ro} を認証鍵 $(K_{x,y})$ で暗号化し、その暗号化された ID_{ro} $(=K_{x,y}[ID_{ro}])$ をメディアI /F 部 1 2 f から PM13 に送る (ステップS202)。

【0043】 PM 130 コントローラ 130 は、PD 12 側からの $K_{x,y}$ [$ID_{y,o}$] を、先のキー交換で取得した認証鍵($K_{x,y}$)で復号し、 $ID_{y,o}$ を得る(ステップS 203)。次にPM 130 コントローラ 130 は、復号したPD 120 識別情報 $ID_{y,o}$ により公開ROM領域 132 内のリボケーションリストR 120 と参照し、当該 100 に一致する識別情報が登録されているか否かにより、PD 120 によるPM 130 の利用を無効化するか否かを判定する(ステップS 204)。

【0044】もし、IDpoに一致する識別情報がリボケーションリストRLに登録されている場合には、コントローラ130は該当するPD12によるPM13の利用を無効化(リボケート)すべきものと判定し、以降の処理を停止する。

【0045】 これに対し、 ID_{ro} に一致する識別情報がリボケーションリストRLに登録されてない場合は、コントローラ130は該当するPD12によるPM130利用が許可されているものと判定し、秘匿領域134に秘匿されているメディアキー K_{re} 読み出し出力する(ステップS205)。そしてコントローラ130は、

PD12のCPU12aとの間で(当該PD12のメディア1/F部12fを介して)キー交換を行い、同一の認証鍵(K_{x*})を共有した上で、上記読み出したメディアキー K_{u} を認証鍵(K_{x*})で暗号化し、その暗号化された K_{u} (= K_{x*} [K_{u}])をPD12に送る(ステップ。S206)。

【0046】PD12のCPU12aは、PM13側からの K_{x*} [K_{x*}]を、先のキー交換で取得した認証鍵 (K_{x*})で復号し、メディアキー K_{x*} を得る(ステップ S207)。次にPD12のCPU12aは、PM13の公開R/W領域133に記憶されている暗号化された コンテンツキー K_{c} (= K_{x*} [K_{c}])を読み込んで、ステップS207で取得したメディアキー K_{x} により復号し、その復号されたコンテンツキー K_{c} を秘匿領域124に書き込んで秘匿化する(ステップS208)。したがってPD12では、この復号されたコンテンツキー K_{c} (と、必要ならば先に復号化したメディアキー K_{x*} と)を利用して、PM13の公開R/W領域133に記憶されている暗号化コンテンツを復号して再生することが可能となる。

【0047】このように本実施形態では、リボケーションリストRLに従って無効化(リボケート)されたならばPM13から渡されることのない(暗号化された)メディアキーKuを、当該PM13からPD12が受け取って、当該PM13の秘匿領域134に秘匿されている暗号化コンテンツキー(Ku[Kc])を、そのメディアキーKuにより復号化して、PD12の秘匿領域124に書き込むようにしている。このため、PD12とPM13との間で認証鍵の交換を行い、その認識鍵を用いて暗号化コンテンツキーの復号化を行うのに比べて、リボケーションリストRLで指定される無効化対象PD(PM13を利用しようとする電子機器)を確実に無効化できる。

【0048】なお、以上の実施形態では、LCM1とPM13の間、PD12とPM13の間で、秘匿領域に秘匿されている情報、または秘匿領域に秘匿すべき情報の授受を行う際に、当該情報を認証鍵(Kxx)により暗号化するものとしたが、認証鍵による暗号化は必ずしも必要ではない。但し、コンテンツ保護をより確実なものとりするには、認証鍵による暗号化を行うことが好ましい。【0049】また、以上の実施形態では、リボケーションリストRLが公開ROM領域132に登録されているものとして説明したが、リボケーションリストRLが改ざんされない領域であれば良く、例えば秘匿された特定手続でしかアクセスできない秘匿領域134に登録されるようにしても良い。

[0050]

【発明の効果】以上詳述したように本発明によれば、記憶媒体の特定記憶領域に、コンテンツ保護のために無効 60 化すべき電子機器が判別可能なリボケーション情報が予 11

め登録された構成としたので、当該記憶媒体が上記リストで表される電子機器に装着して使用される場合に、その電子機器を無効化してコンテンツの保護を図ることができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施形態に係るコンテンツ利用管理 システムのブロック構成図。

【図2】図1中のPD(記録再生装置)12のブロック 構成図

【図3】図1中のPM(記憶メディア)13のブロック 10 構成図。

【図4】LCM1、PD12の記憶領域構成例を示す 図

【図5】LCM1からPM13へのコンテンツ記録時の動作手順を説明するための図。

【図6】 PM13 に格納された暗号化コンテンツをPD 12上で復号して再生する場合の動作手順を説明するた* *めの図。

【符号の説明】

1…LCM (コンテンツ利用管理システム)

2…SMS (セキュア・コンテンツ・サーバ)

5…PDI/F部

6…メディア!/F部

7…秘匿領域ドライバ

8…宿帳格納部

9…ライセンス格納部

10…音楽データ格納部

11…CDI/F部

12…PD (記録再生装置)

13…PM(記憶媒体、記憶メディア)

112, 122, 132…公開ROM領域

113, 123, 133…公開R/W領域

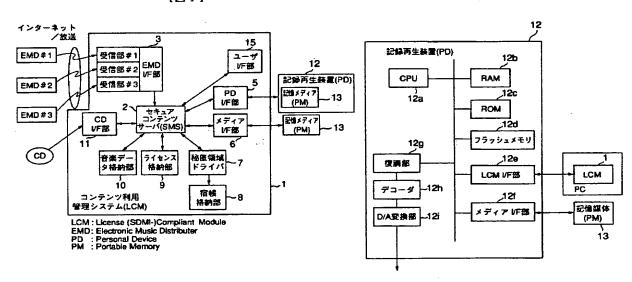
114, 124, 134…秘匿領域

130…コントローラ

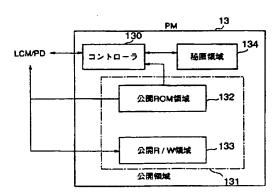
【図1】

【図2】

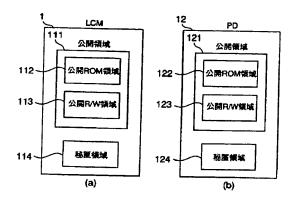
31.



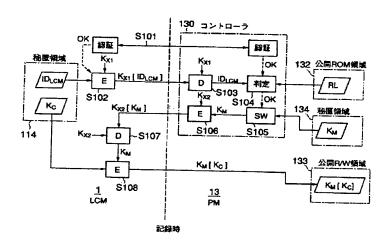
【図3】



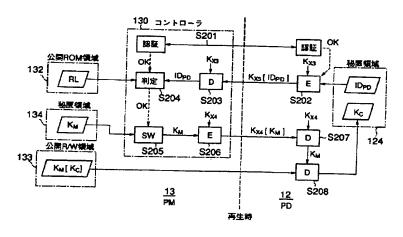
【図4】

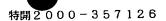


【図5】



[図6]





フロントページの続き

(72)発明者 山田 尚志

東京都港区芝浦一丁目1番1号 株式会社

東芝本社事務所内

(72)発明者 岩崎 博

神奈川県川崎市幸区小向東芝町 l 番地 株式会社東芝マイクロエレクトロニクスセン

ター内

(72)発明者 田村 正文

東京都港区芝浦一丁目1番1号 株式会社

東芝本社事務所内

(72)発明者 石橋 泰博

東京都青梅市末広町2丁目9番地 株式会

社東芝青梅工場内

(72)発明者 加藤 拓

東京都府中市東芝町1番地 株式会社東芝

府中工場内

(72)発明者 館林 誠

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

産業株式会社内

(72)発明者 原田 俊治

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

産業株式会社内

(72)発明者 勝田 昇

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

産業株式会社内

Fターム(参考) 58017 AA07 BA07 CA15

THIS PAGE BLANK (USPTO)

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:
☐ BLACK BORDERS
☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
☐ FADED TEXT OR DRAWING
☐ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
OTHER:

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.

THIS PAGE BLANK (USPTO)